

## 6.4根树

**有向树**: 基图为无向树的有向图

**根树**: 有一个顶点入度为0, 其余入度均为1的非平凡有向树

**树根**: 有向树中入度为0的顶点

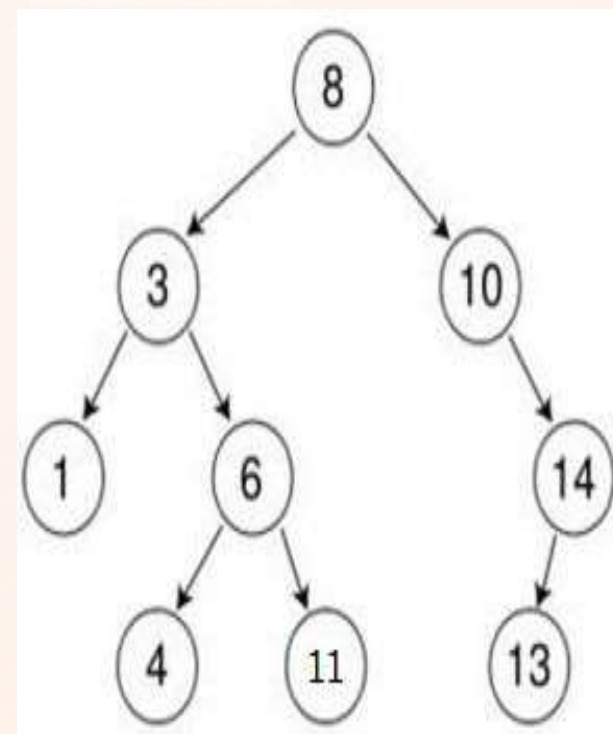
**树叶**: 有向树中入度为1, 出度为0的顶点

**内点**: 有向树中入度为1, 出度大于0的顶点

**分支点**: 树根与内点的总称

**顶点 $v$ 的层数**: 从树根到 $v$ 的通路长度

**树高**: 有向树中顶点的最大层数



## 6.4根树

根树的画法：树根放上方，省去所有有向边上的箭头

$a$ 是树根

$b, e, f, h, i$ 是树叶

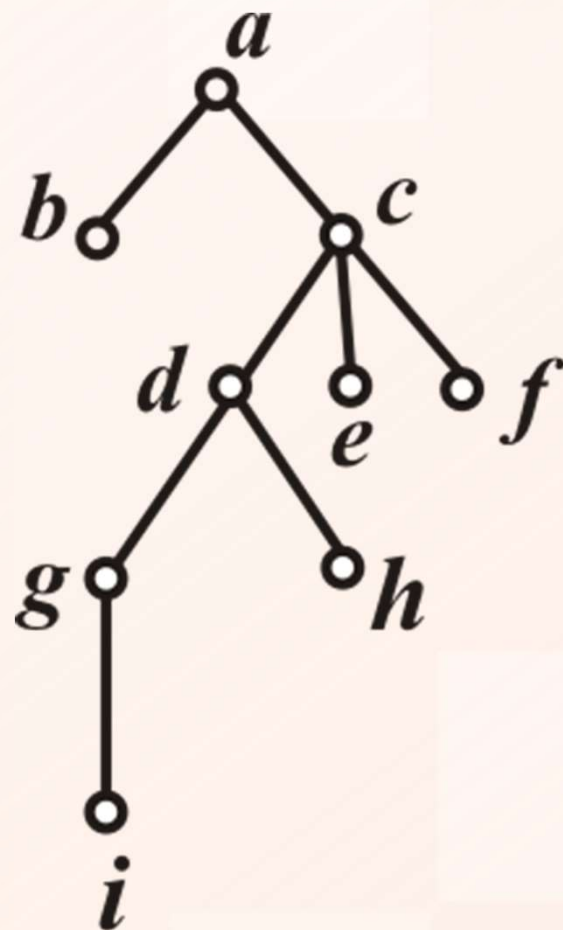
$c, d, g$ 是内点

$a, c, d, g$ 是分支点

$a$ 为0层; 1层有 $b, c$ ; 2层有 $d, e, f$ ;

3层有 $g, h$ ; 4层有 $i$ .

树高为4

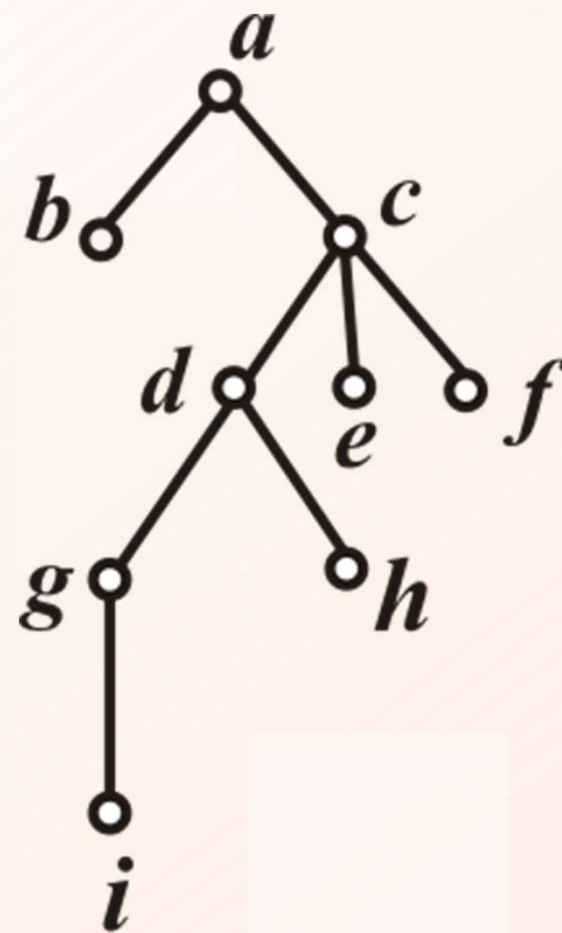


## 6.4根树

**定义** 把根树看作一棵**家族树**:

- (1) 若顶点  $a$  邻接到顶点  $b$ , 则称  $b$  是  $a$  的**儿子**,  $a$  是  $b$  的**父亲**;
- (2) 若  $b$  和  $c$  为同一顶点的儿子, 称  $b$  和  $c$  是**兄弟**;
- (3) 若  $a \neq b$  且  $a$  可达  $b$ , 则称  $a$  是  $b$  的**祖先**,  $b$  是  $a$  的**后代**.

设  $v$  为根树的一个顶点且不是树根, 称  $v$  及其所有后代的导出子图为以  $v$  为根的**根子树**.



## 6.4根树

---

### 根树的分类

$r$ 叉树：根树的每个分支点至多有 $r$ 个儿子

$r$ 叉正则树：根树的每个分支点恰有 $r$ 个儿子

$r$ 叉完全正则树：树叶层数相同的 $r$ 叉正则树

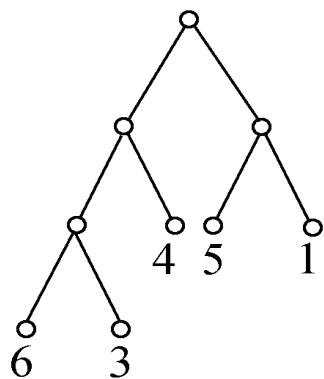
## 6.5 最优二叉树

### 最优二叉树

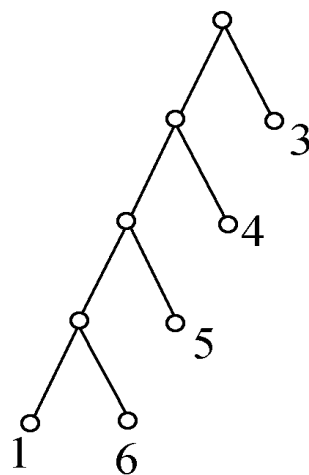
**定义** 设二叉树  $T$  有  $t$  片树叶  $v_1, v_2, \dots, v_t$ , 树叶的权分别为

$w_1, w_2, \dots, w_t$ , 称  $W(t) = \sum_{i=1}^t w_i l(v_i)$  为  $T$  的总权值, 其中  $l(v_i)$  是树叶  $v_i$  的层数。

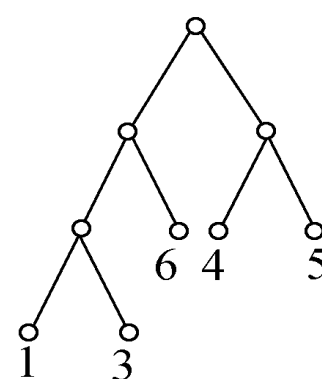
例:



$$W(T_1)=47$$



$$W(T_2)=54$$



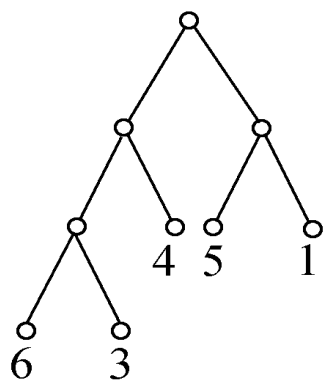
$$W(T_3)=42$$

## 6.5 最优二叉树

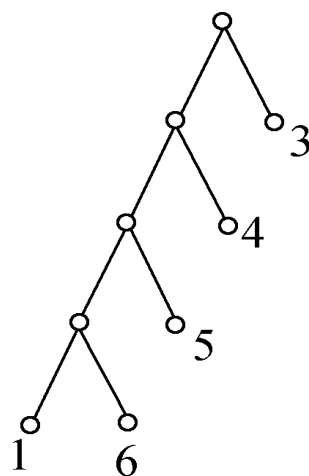
### 最优二叉树

在所有权为  $w_1, w_2, \dots, w_t$  的  $t$  片树叶的二叉树中, 总权值最小的二叉树称为**最优二叉树**。

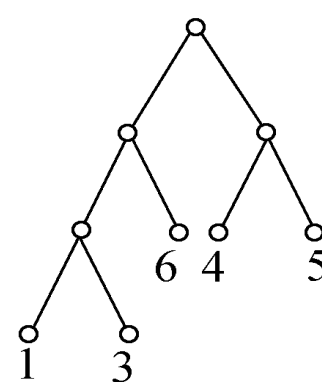
例:



$$W(T_1)=47$$



$$W(T_2)=54$$



$$W(T_3)=42$$

## 6.5 最优二叉树

### 最优二叉树的算法 (Huffman算法)

给定实数  $w_1, w_2, \dots, w_t$ ,

- ① 作  $t$  片树叶, 分别以  $w_1, w_2, \dots, w_t$  为权。
- ② 在所有入度为0的顶点(不一定是树叶)中选出两个权最小的顶点, 添加一个新分支点, 以这2个顶点为儿子, 其权等于这2个儿子的权之和。
- ③ 重复②, 直到只有1个入度为0 的顶点为止。

$W(T)$ 等于所有分支点的权之和

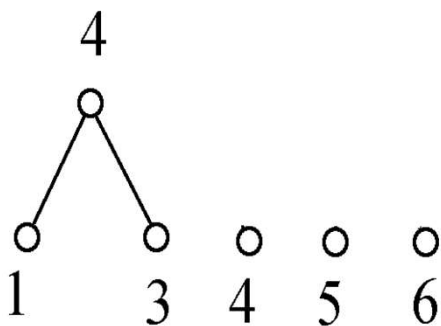


## 6.5 最优二叉树

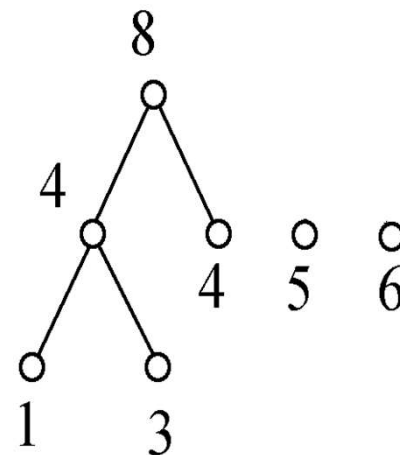
例：用Huffman算法求权为 1, 3, 4, 5, 6 的最优二叉树。



(a)



(b)

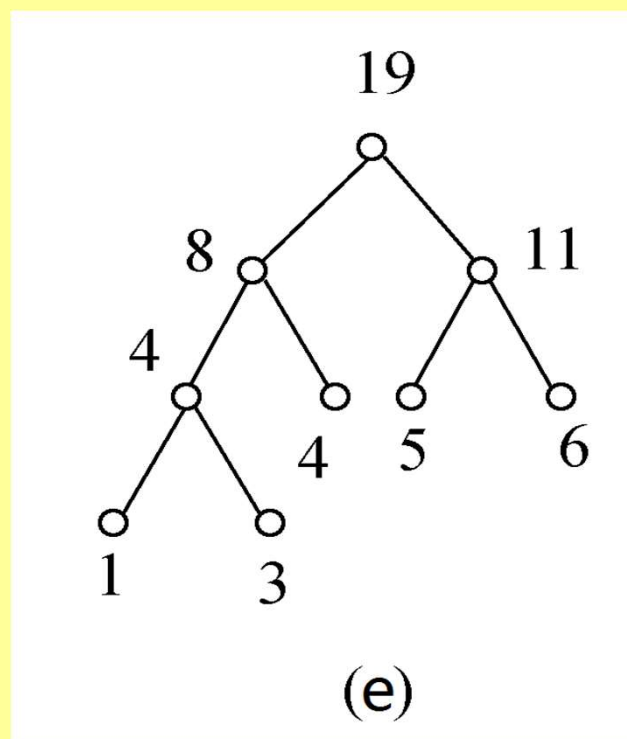
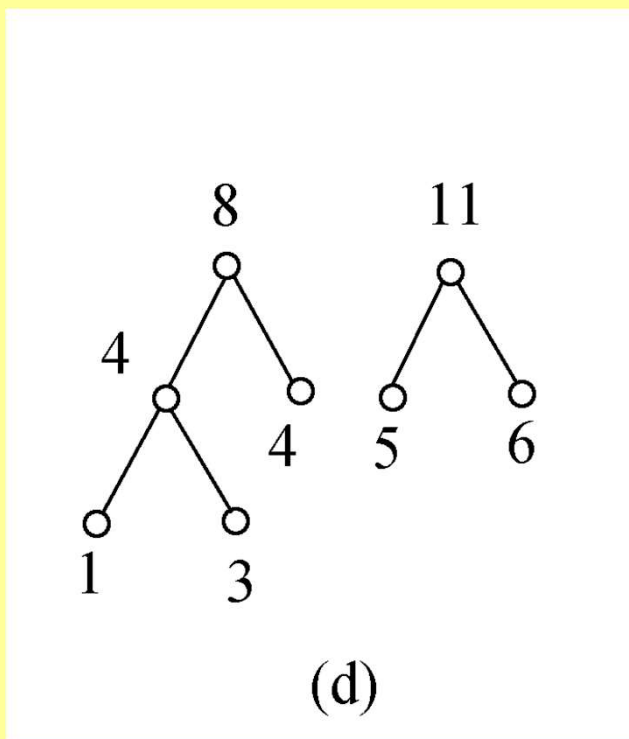


(c)



## 6.5 最优二叉树

例：用Huffman算法求权为 1, 3, 4, 5, 6 的最优二叉树。 (续)



$W(T)=42$ 。前面的 $T_3$ 也是最优的。

## 6.5 最优二叉树

### 前缀码

设  $\alpha = \alpha_1 \alpha_2 \dots \alpha_{n-1} \alpha_n$  是长度为  $n$  的符号串

$\alpha$  的前缀:  $\alpha_1 \alpha_2 \dots \alpha_k, k=1, 2, \dots, n-1, n$

前缀码:  $\{\beta_1, \beta_2, \dots, \beta_m\}$ , 其中  $\beta_1, \beta_2, \dots, \beta_m$  为非空字符串,  
且任何两个互不为前缀

2元前缀码: 只有两个符号(如0与1)的前缀码

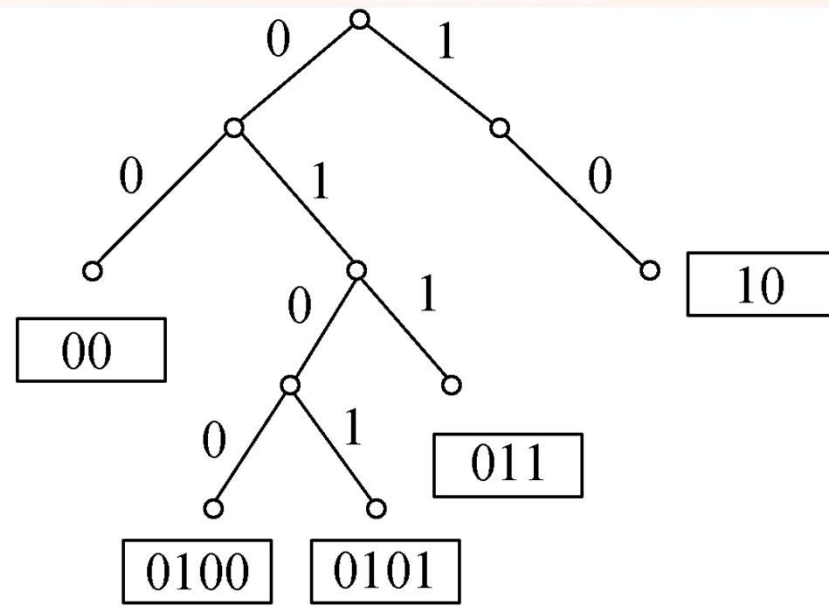
如  $\{0, 10, 110, 1111\}, \{10, 01, 001, 110\}$  是2元前缀码

$\{0, 10, 010, 1010\}$  不是前缀码

## 前缀码 (续)

```

graph TD
    Root(( )) ---|0| Node0(( ))
    Root ---|1| Node1(( ))
    Node0 ---|0| Leaf00[00]
    Node0 ---|1| Node01(( ))
    Node01 ---|0| Leaf0100[0100]
    Node01 ---|1| Leaf0101[0101]
    Node1 ---|1| Leaf11[11]
    Node1 ---|1| Leaf011[011]
  
```



由最优二叉树产生的前缀码称为**最佳前缀码**

## 6.5 最优二叉树

例1 在通信中, 设八进制数字出现的频率如下:

0: 25%      1: 20%      2: 15%      3: 10%

4: 10%      5: 10%      6: 5%      7: 5%

采用2元前缀码, 求传输数字最少的2元前缀码, 并求传输  $10^n (n \geq 2)$  个按上述比例出现的八进制数字需要多少个二进制数字? 若用等长的 (长为3) 的码字传输需要多少个二进制数字?

解 用Huffman算法求以频率(乘以100)为权的最优2叉树. 这里  $w_1=5, w_2=5, w_3=10, w_4=10, w_5=10, w_6=15, w_7=20, w_8=25$ .

## 6.5 最优二叉树

## 例1 (续)

## 编码:

0---01

1---11

2---001

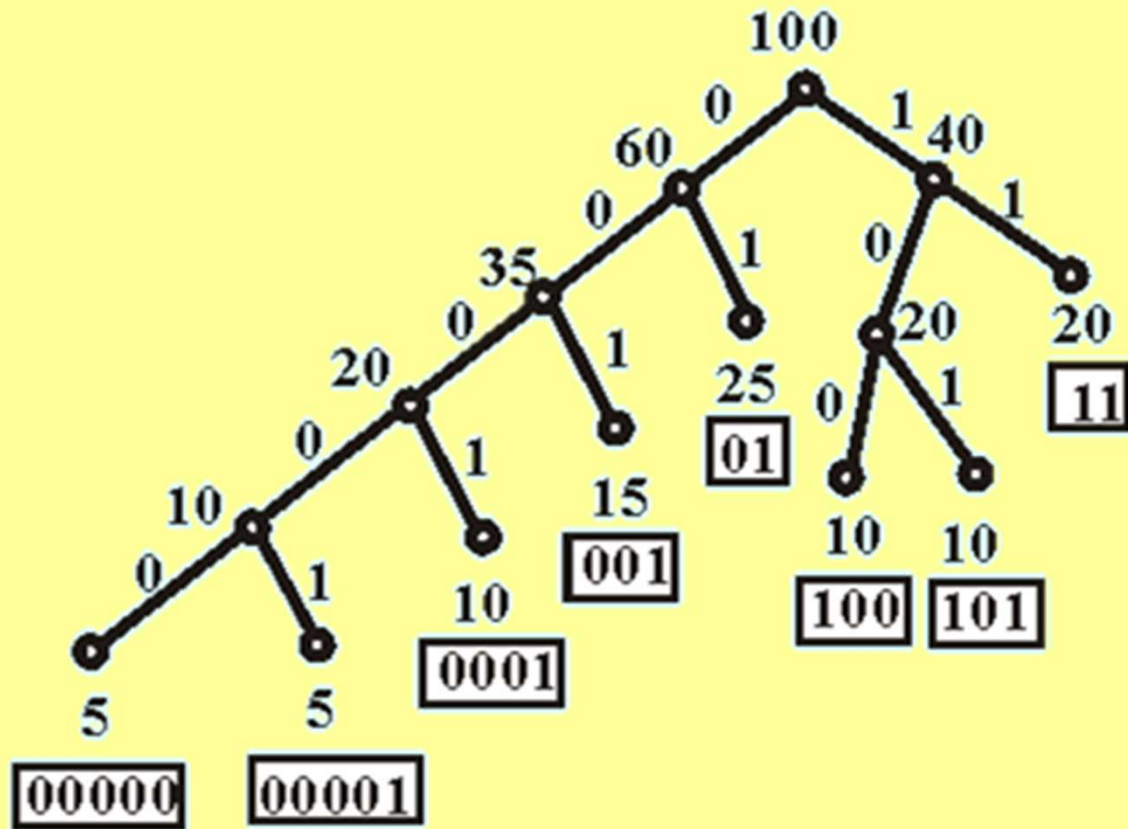
3---100

4---101

5---0001

6---00000

7---00001



## 6.5 最优二叉树

例1 (续)

传100个按比例出现的八进制数字所需二进制数字的个数为  $W(T)=285$

传 $10^n (n \geq 2)$ 个所用二进制数字的个数为  $2.85 \times 10^n$

用等长码(长为3)需要用  $3 \times 10^n$  个数字

# 作业

---

- 习题6.3 第 7、9 题